PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2003-204350

(43)Date of publication of application: 18.07.2003

(51)Int.Cl.

H04L 12/56 H040 7/38

(21)Application number : 2002-227833 (22)Date of filing:

05.08.2002

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(72)Inventor: ONO HIDEAKI TAKECHI RYUICHI

NAKATSUGAWA KEIICHI

(30)Priority

Priority date: 31.10.2001 Priority number: 2001335480

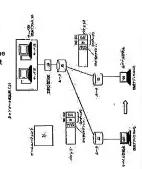
Priority country: JP

(54) LOAD DISPERSER, HOME AGENT, AND MOBILE IP TERMINAL

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a load disperser which is arranged so that the consistency preserving function of a server at the destination of connection may not be lost even if a terminal is a mobile IP terminal.

SOLUTION: This system abstracts identifying information peculiar to the mobile IP terminal from a packet having arrived, and decides a server at the destination of connection, based on this identifying information. Or, when the first packet addressed to one server arrives, this requests a home agent or the mobile terminal to inform itself of the change of the address of that mobile IP terminal when the care-of address of that mobile IP terminal is changed, and this decides a server at the destination of connection, using this informed care-of address as the identifying information.



(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-204350 (P2003-204350A)

(43)公開日 平成15年7月18日(2003.7.18)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ		Ť	-73-1*(参考)
H04L	12/56	100	H04L	12/56	100D	5 K 0 3 0
H 0 4 Q	7/38		H04B	7/26	109M	5 K O 6 7

審査請求 未請求 請求項の数10 OL (全 16 頁)

(21)出願番号	特願2002-227833(P2002-227833)	(71) 出發人	000005223
			富士通株式会社
(22)出廣日	平成14年8月5日(2002, 8, 5)		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
			1号
(31)優先権主張番号	特願2001-335480(P2001-335480)	(72)発明者	小野 英明
(32)優先日	平成13年10月31日(2001.10.31)		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
(33)優先権主張国	日本 (JP)		1号 富士通株式会社内
		(72)発明者	武智 竜一
			神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
			1号 富士通株式会社内
		(74)代理人	100072590
			弁理士 井桁 貞一
		į .	

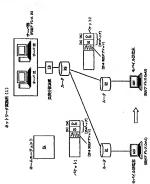
最終頁に続く

(54) [発明の名称] 負荷分散装置、ホームエージェント及びモバイル I P端末

(57)【要約】

【課題】 端末がモバイルIP端末であっても接続先 サーバの一貫性保持機能が失われないようにした負荷分 散装置を実現する。

【解決手段】 到着したパケットから、モバイルIP端末に届す議別情報を抽出し、この識別情報に基づいて接続先サーバを決定する。あるいは1つのサーバ宛の第1パケットが到着したとき、ホームエージェントまたはモバイルIP端末に対して、該モバイルIP端末の気付アドレスが変更されたときは該気付アドレスの変更を通知するように要求し、この通知された気付アドレスを識別情報として接続先サーバを決定する。



【特許請求の節囲】

【請求項1】 サーバとモバイルIP端末とが通信するコ ンピュータネットワークにおける負荷分散装置におい

到着したパケットから、モバイルIP端末に固有な識別情 報を抽出する抽出手段と、

該職別情報に基づいて接続先サーバを決定する決定手段 ٤.

を備えることを特徴とする負荷分散装置。

【請求項2】 請求項1に記載の負荷分散装置におい

τ. 前記識別情報が、該パケットのヘッダに含まれるホーム

アドレスであることを特徴とする負荷分散装置。 【請求項3】 請求項1に記載の負荷分散装置におい

τ. 前記識別情報が、パケットの送信元アドレスの所定ビッ トに規定されていることを特徴とする負荷分散装置。

【請求項4】 請求項1に記載の負荷分散装置におい て、

前記識別情報が、パケットが暗号化されている場合にお 20 けるセキュリティパラメータインデックスであることを 特徴とする負荷分散装置。

【請求項5】 サーバとモバイルIP端末とが通信するコ ンピュータネットワークにおける負荷分散装置におい τ.

一つのサーバ宛の第1パケットが到着したとき、該モバ イルIP端末の気付アドレスを管理するホームエージェン トに対して、該モバイルIP端末の気付アドレスが変更さ れたときは該気付アドレスの変更を通知するように要求 する手段と、

通知された気付アドレスを識別情報として接続先サーバ を決定する手段と、

を備えることを特徴とする負荷分散装置。

【請求項6】 サーバとモバイルIP端末とが通信するコ ンピュータネットワークにおける負荷分散装置におい て、

一つのサーバ宛の第1パケットが到着したとき、該モバ イルIP端末に対して、その気付アドレスが変更されたと きは、該気付アドレスの変更を通知するように要求する 手段と、

通知された気付アドレスを識別情報として接続先サーバ を決定する手段と、

を備えることを特徴とする負荷分散装置。

【請求項7】 請求項2に記載の負荷分散装置におい て、

前記到着したパケットが、前記モバイルIP端末のホーム リンクから送信されたパケットであるとき、前記抽出手 段が識別情報として該パケットの送信元アドレスを抽出 し、前記決定手段が、該パケットの送信元アドレスを識

自荷分散装器。

【請求項8】請求項1ないし請求項4及び請求項7のい ずれかに記載の負荷分散装置において、

前記決定手段が、前記モバイルIP端末の気付アドレスに 対応した送信元の識別情報を検索キーとして接続先サー バの識別情報を格納するテーブルを備え、到着したパケ ットの送信元アドレスを用いて接続先サーバを決定する ことを特徴とする負荷分散装置。

【請求項9】 サーバとモバイルIP端末とが負荷分散装 10 置を介して通信するコンピュータネットワークにおける ホームエージェントにおいて、

該負荷分散装置からの要求に応じて、自分自身が管理し ているバインディングキャシュの情報を、定期的に、▼ は該モバイルIP端末の気付アドレスの変更がなされたこ とを契機として、該負荷分散装置に通知することを特徴 とするホームエージェント。

【請求項10】 サーバと負荷分散装置を介して通信す るモバイル【P端末において、

該負荷分散装置からの要求に応じて、自分自身が管理し ているパインディングキャシュの情報を、定期的に、又 は自分自身の気付アドレスの変更がなされたことを契機 として、該負荷分散装置に通知することを特徴とするモ バイルIP端末。

【発明の詳細な説明】

[00001]

【発明の属する技術分野】 本発明はこの負荷分散装置。 ホームエージェント及びモバイルIP端末に係わり、特に モバイルIP端末がサーバにアクセスする場合の負荷分散 装置、ホームエージェント及びモパイルIP端末に関す 30 る。インターネットの普及に伴い、Webサーバーなど の各種サーバーの役割が増大するとともに、サーバーへ のアクセス集中によるサーバの過負荷やレスポンス低下 が問題になっている。この対策として、受信したパケッ トを複数台のサーバーに均等に分配し、サーバーの負荷 を分散する負荷分散装置が使われている。 [0002]

【従来の技術】従来より知られている負荷分散装置に は、様々な形態がある。その一例が図20に示されてい る。LBは負荷分散装置で、クライアントCLから送出され たパケットをルータR1及びルータR3を経由して受信し、 その受信したパケットをサーバS1及びサーバS2に振り分 けて送信する構成となっている。

【0003】図20に示したクライアントCLは固定端末で あるが、現在、IP(InternetProtocol)プロトコル上で端 末の移動を管理するモバイルIP技術がIETF (Internet E ngineering Task Force) で提案されている。この技術 は、IP端末が移動しても通信を継続させるための技術で あり、IP端末が移動する度に新しい気付アドレス (CoA : Care of Address) を取得し、この気付アドレスをホ 別情報として接続先サーバを決定することを特徴とする 50 ームエージェント(HA: Home Agent)又は通信相手端末に

登録しておくことで移動通信を実現する技術である。 【0004】図20において、この技術を適用したモバイルPP端末脚が、ルータRIに接続されている状態から、ルータRIに接続されている状態に場所を変えた場合を表しており、それに伴い、モバイルPP端末側の気付アドレスもColがからCoAZに変更になる様子を示している。ホームエージェントIBは、このモバイルPP端末間のホームアドレスと競技の気付アドレスとの対応付けを配慮し、管理している。

3

【0005】こで、真病分散製簡用は、受量したパケ 10ットのIPヘッダに含まれる送信元アドレス(SA:Source Address)又はこの送信元アドレスとTCP(TransaissistionControl Protocol)ボート番号との組合せに応じて何れか 1つのサーバを接続先として選択するようにしている。また、より上位のアリケーションレベルで接続売のサーバを指定する形態もあり、例えば、接続先のURL (Unifora Resource Locator) に応じてサーバを選択する方式も可能である。

【0006】さらには、SSL (Secure Sockets Layer: トランスポート層でITF/IP通信のセキュリティを確保す 20 えための暗号プロトコル)セッションIDPやクサー (WP ドサーバがユーザーを識別するために生成する文字列情 報で、サーバとブラウザの次方で保持する)を識別して 接続先サーバを選択することは可能になっている。この ような負荷分散装置のもう一つの重要な機能は、一連の 処理を連載させるための接続先サーバの一貫性保持機能 である。

【0007】例えば、オンライン・ショッピングに使用するサーバの負荷分散を行う場合には、商品の選択から 勝入、決済までの一連の流れの間、クライアントとサー 30 パの対応付けを維持するための「一貫性保持機能」が不可欠である。もし、負荷分散装置がこのような一貫性保持機能を持たない場合、一連の処理の途中で別のサーバへ接続が切り替わってしまい、電子商取引の一連の処理が正しく動作できなくなってしまう。

【0008】このため、 負荷分散装置の多くは、IPへ ッダ情報を基にした一貫性保持機能を備えている。 【0009】

【発卵が解除しようとする課題】 図20のネットワーク構成例に示すように、モバイルド端末即からサーバへアク 40 セスする場合で、且つ負荷が散装置によりサーバの負荷分散を行っている場合においては、モバイルド端末が移動する度にそのドアドレス(気付アドレス)が変わるので、送信元アドレスが変更されることとなる。 徒・て、接続先サーバの一貫性保持機能を実現するために、送信元アドレスあるいは送信元アドレスと組み合わせた情報を用いることはできない。

【0010】つまり、モバイルIP端末脚がルータRiに接続されているときには気付アドレスCoA1を、移動してルータPDに接続されているときには、気付アドレスCoA

2を、それぞれ送信元アドレス(SA)としたパケットが生成されて送出される。負荷分散装置LBがこのようなパケットの大きなパケットを受信したとき、気付アドレスがGAIからGAZに変更されているため、送信元アドレス(SA)を検索キーとして用いると、同一モバイルIP端末からのアクセスであると誤認識して、例えば検焼先サーバをSIからS2へ変更してしまい、接続先サーバの一貫性を保証することができないという提携があり、

【0011】従って本発明は、端末がモバイルIP端末であっても通信中の接続先サーバの一貫性保持機能が失われないようにした負荷分散装置、ホームエージェント及びモバイルIP端末を提供することを目的とする。 【0012】

【課題を解決するための手段】本発明では、サーバとモバイル川端末とが通信するコンピュータネットワークに おける負荷分散装置において、別着したパケットから、モバイル川端末に固有な識別情報を抽出する抽出手段と、該識別情報に基づいて接続ホサーバを決定する決定手段と、を備えることを特徴とする負荷分散装置を構成することができる。

【0013】 すなわち、モバイルIP端末に対する負荷分散機能を提供するために、モバイルIP端末に両有な識別情報を選挙が、ツトの中から抽出し、この抽出した識別情報に基づいて該バケットを接続だサーバに乗り分けるようにしている。前記の識別情報としては、まず、移動中のモバイルIP端末が送信するIPパケットのヘッダ節に含まれるホームアドレスを用いることができる。

【0014】すなわち、IPv6(Internet Protocol version 6)を使用した場合の端末からサーバ向けパケットフィーマットの例(図5参照)のように、負荷が抜塩が受信するパケットの気付アドレス(送信元アドレス)は移動の度に変わるが、ホームアドレスは同一である。使用することでサーバ砂烷に使用することでサーバ砂烷の一貫性保持が可能となる。

「CO 15] また、前記の部別情報をしては、パケット の選集元アドレスの所定ピットに規定されたものを用い、 地表が自由にアドレスを作って使用するステートレスア ドレス生成方式(IPv6 Stateless AddressAutoconfigur at ion)と、(2)端末がアドレスを使用する際に許可を得 るステートフルアドレス生成方式(IPv6 Stateful Address Autoconfiguration)の2つの方法がある。このう ち、前者のステートレスアドレス方式を使用する場合には、モバイルIP端末が作成する気付ドレスの下位64ビット(図7参照)は、自分自身のインターフェースIDで あり、例えばイーサネット(登録前標)であれば似ら(II edialccess Control)アドレスを組み合わせた番号が使 用される。

50 【0016】 このインターフェース IDはモバイルIP農夫

毎に固有の値となるので、負荷分散装置が受信したパケ ットの送信元アドレスの下位64ビットを用いて、あるい は下位64ビットとその他の情報を組み合わせて、接続先 サーバの決定を行うことが可能となる。さらに前記の識 別情報としては、パケットが暗号化されている場合にお けるセキュリティパラメータインデックス(SPI)を用い てもよい。

5

【0017】 IPv6パケットは、パケット自体のセキュリ ティ対策のためにIPsec (IPsecurity protocol) による 暗号化がなされる場合がある。そのときには、暗号化範 10 囲以降はエンドーエンド間で使用する暗号キーがなけれ ば暗号を解読することができない。このような場合に は、セキュリティパラメータインデックス(SP1:図10参 照)を用いてサーバ接続の一貫性を確保することができ る。このセキュリティパラメータインデックスSPIは、 エンドーエンド間で使用する暗号化アルゴリズムと暗号 キーの関連を示すために、エンドーエンド間で取り決め た番号であり、暗号化ヘッダの先頭部分に書き込まれて いるものである。

【0018】また本発明に係る負荷分散装置は、一つの 20 サーバ宛の第1パケットが到着したとき、ホームエージ ェントに対して、前記モバイルIP端末の気付アドレスが 変更されたときは、該気付アドレスの変更を通知するよ うに要求する手段と、通知された気付アドレスを識別情 報として接続先サーバを決定する手段と、で構成するこ ともできる。

【0019】 すなわち、受信パケットの気付アドレス は、モバイルIP端末の移動の度に変更されるが、この気 付アドレスとホームアドレスとの関係はホームエージェ ントが管理している。このため、負荷分散装置が気付ア 30 ドレスを含む第1パケットを受信したときには、ホーム エージェントに対して気付アドレスを変更したときには 常に新しい気付アドレスを通知するように予め指示を行 っておき、通信継続中でパケットが発生していない場合 にも該モバイルIP端末移動時には、該ホームエージェン トが変更された気付アドレスを該負荷分散装置に通知す る。

【0020】これにより、負荷分散装置は常に最新の気 付アドレスを知ることとなり、これを用いて接続先サー バの決定を行うことにより、サーバ接続の一貫性を確保 40 できる。前記の場合には、ホームエージェントに対して 気付アドレスの変更時にその変更された気付アドレスを 負荷分散装置に通知するようにしているが、気付アドレ スの変更はモバイルIP端末自身が知っていることを考慮 して、ホームエージェントの代わりにモバイルIP端末自 身に対して、到着した第1パケットにおける気付アドレ スが変更されたときには該気付アドレスの変更を通知す るように要求し、その通知された気付アドレスを識別情 却として接続先サーバを決定してもよい。

に該パケットが該宛先オプションヘッダを有しておらず ホームリンクから送信されたパケットを抽出したときに は、前記の決定手段が、該パケットの送信元アドレスを 識別情報として接続先サーバを決定してもよい。すなわ ち、第ロパケット到着時に、もしそのパケットがホーム リンクから送信されたパケット(ホームネットワークの 外に移動していないモバイルIP端末から送信されたパケ ット)であれば、そのパケットの送信元アドレスを識別 情報として接続先サーバを決定すればよい。

【0022】また前記の決定手段は、パケットの送信元 アドレス、すなわち前記モバイルIP端末の気付アドレス に対応した送信元の識別情報を検索キーとして接続先サ ーバの識別情報を格納するテーブルを備え、到着したパ ケットの送信元アドレスを用いて接続先サーバを決定す ることができる。さらに、負荷分散装置からの要求に応 じて、自分自身が管理しているバインディングキャシュ (モパイルIP端末の気付アドレスとホームアドレスとの 対応関係を記憶したテーブル)の情報を、定期的に、又 はモバイルIP端末の気付アドレスの変更がなされたこと を契機として、該負荷分散装置に通知することを特徴と したホームエージェントも実現できる。

【0023】さらに、負荷分散装置からの要求に応じ て、自分自身が管理しているバインディングキャシュの 情報を、定期的に、又は自分自身の気付アドレスの変更 がなされたことを契機として、該負荷分散装置に通知す ることを特徴としたモバイルIP端末も実現可能である。 [0024]

【発明の実施の形態】図1は、本発明に係る負荷分散装 置を適用したネットワーク実施例(1)を示したものであ る。この実施例では、モバイルIP端末Mが移動し、その 接続先のルータがルータR1からR2に変更になり、その気 付アドレスがCoA1からCoA2に変わった場合でも、このモ バイルIP端末Mに固有な識別情報(検索キー)を抽出す ることにより、今までサーバS1に接続していた場合に は、そのままサーパS1と接続して通信を継続し、以って 接続先サーバの一貫性を維持するようにしたものであ **3**.

【0025】図1のネットワーク実施例(1)に示した 自荷分散装置LBの構成が図2の自荷分散装置の構成

(1) に示されている。ここで、負荷分散装置LBは、IP v6ヘッダ情報抽出部1、負荷分散テーブル2、テーブル制 何能3、および、振分処理部4で構成されている。IPv6へ ッダ情報抽出部1において、受信したパケットからモバ イル!P端末Mの識別情報の抽出を行い、この識別情報を 検索キーとしてテーブル制御部3が負荷分散テーブル2を 検索して接続先のサーバを決定し、振分処理部4でその 決定したサーバを宛先としてパケットを送信するように している。

【0026】 ここで、負荷分散テーブル2は、モバイル 『10021】また。前記の抽出手段は、パケット観着時 50 IP端末の識別情報つまり検索キーの種類に対応した複数 のテーブルを含み、その中から、そのとき使用する検索 キーの種別に対応したテーブルを検索の対象とする。次 に、このモバイルIP端末の識別情報の種別毎に、負荷分 散装置の動作を説明する。

【0027】まず、モバイルIP端末の識別情報として、 ホームアドレスを用いる場合について、図3の動作フロ ーチャートを用いて処理ステップ毎に説明する。まず、 受信したパケットからヘッダ抽出を行う(ステップT1)。 ここでは、図5の端末からサーバ向けIPv6パケットのフ に配置されている拡張ヘッダの種別コードを格納してい る「次ヘッダ」領域を確認して行き、IPv6宛先オプショ ンを示す拡張ヘッダコード "60" を探す (ステップT 2) 。

【0028】 宛先オプションコード "60" が発見されれ ば(YES)、IPv6ヘッダ部の次の領域に、IPv6宛先オプシ ョン20が存在することを示しており、さらに、このIPv6 宛先オプション20の種別を示すオプションタイプが、ホ ームアドレスオプションであることを意味する"201" であるか否かを判定する(ステップT3)。ここで、オプシ 20 ョンタイプが "201" であれば(YES)、このオプションが ホームアドレスオプションで、モバイル端末駅はホーム アドレスとは違う位置に移動していることを示してお り、そのホームアドレスが該ホームアドレスオプション に格納されている。このホームアドレスはモバイルIP端 未加が移動する前に元々接続されていたリンク(ホーム リンク)でのIPアドレスのことで、これはその後モバイ ルIP端末原がどこに移動しても不変であり、したがっ て、このホームアドレスを識別情報として負荷分散テー ブルの検索キーとする(ステップT4)ことにより、モバイ 30 ルIP端末Mとサーバ間の処理の一貫性保持が可能とな る。

【0029】 一方、上記ステップT2の判定で宛先オプシ ョンコード"60"が発見されないとき(NO)、または上記ス テップT3の判定でオプションタイプが"201"でないとき (NO)は、モバイルIP端末Mはホームリンクから移動して いないことを意味し、このときは、該パケットの送信元 アドレスSAがホームアドレスと一致することになり、受 信したパケットの送信元アドレスSAをモバイルIP端末の 識別情報とし、それを検索キーとすれば(ステップT5)、 モバイルIP端末MIとサーバ間の処理の一貫性保持が可能 となる。

【0030】上記ステップで設定された検索キーを基 に、テーブル制御Aにおいて負荷分散テーブル2を検索 して、接続先のサーバを決定し(ステップT6)、その決定 したサーバを宛先として該パケットを送出して(ステッ プT7)、処理を終了する。次に、このテーブル制御Aに ついて、図4に示す動作フローチャートを用いて、処理 ステップ毎に説明する。

ーブル2の中の対象となるテーブルを特定し、その特定 したテーブルを検索する (ステップT61)。検索の結 果、検索キーと一致するエントリがなければ (NO)、既 存の負荷分散アルゴリズムを用いて接続先サーバを決定 し(ステップT64) 、その結果をもとに該テーブルにエン トリを新規作成して登録し(ステップT65)、呼び出し 元に復帰する。

【0032】もしエントリが既にある場合には (YES)、 そのエントリ内のサーバ識別情報を接続先サーバとして ォーマット例に示すように、IPv6ヘッダ10から順に、次 10 (ステップT63)、呼び出し元に復帰する。以上の図3の 動作フローチャートの説明においては、図5のフォーマ ット例に従って説明したが、図5に記載されている次へ ッダのコードの値("60")、IPv6宛先ヘッダオプションの オプションタイプのコードの値("201")、ヘッダの形 式、などが一部変更になった場合でも、モバイルIP端末 の識別情報となる送信元アドレス、ホームアドレスを抽 出する処理手順が変わるだけで、本発明の本質には影響 しない。

> 【0033】図6には、図2の負荷分散装置の構成(1) に示した負荷分散テーブル2の中の、ホームアドレスを 検索キーとした場合のテーブル構成例が示されている。 このテーブルにおいては、ホームアドレス "2000.16" を検索キーとして、このホームアドレスと1対1に対応 する接続先サーバの識別情報 "S1" が格納されており、 前記図4のテーブル制御Aの動作フローチャートのステ ップT61で本テーブルが選択されて検索の対象となる。 【0034】 この接続先サーバの識別情報は、通信開始 時に、既存技術による負荷分散アルゴリズムにしたがっ て決定されたサーバの識別情報である。接続先サーバを 選択するアルゴリズムとしては、例えばラウンドロビン 方式でサーバを選択する方法や、サーバの負荷の少ない ものを選択するなどの方式があり、既存の方法をそのま ま使用することができる。

> 【0035】なお、図6のテーブル構成例に示すホーム アドレスを検索キーとした場合のエントリは、"2000" が、図7に示すIPv6パケットのグローバルアドレスフォ ーマットにおけるネットワークID(64ピット)に対応し、 "16" がインタフェースID(64ビット)に対応した形に簡 素化して示している。次に、モバイルIP端末の識別情報 として、送信元アドレスSAの下位64ビットを用いる場合 について、説明する。

【0036】移動中のモバイルIP端末の気付アドレスCo Aがステートレスアドレス生成方式で生成されている場 合、図7に示したモバイルIPv6のグローバルアドレスの 下价64ビットを検索キーとすることも可能である。な お、この場合の負荷分散装置LBの構成としては、図2の 自荷分散装置の様成(1)を用いることができる。上述 したステートレスアドレス生成方式の場合には、IPv6パ ケットのグローバルアドレスの下位64ビットは、端末自 700311 まず 焼炭キーの種類により 負荷分散子 50 身の傾えばイーサネットであればUACアドレスを組み合

わせた番号などの12アドレス識別子が使用されている。 (0037] 従って、このアドレスが端末年に一意であることかち、前版図3のホームアドレスを検索キーとする動作フローチャートにおいて、ホームアドレスを抽出する代わりに、グローバルアドレスが設定されている送信元アドレスSAの下位64ビットを抽出して、それを負荷分散テーブル2の検索キーとし、図れに示すテーブル制御Aを実行し、決定した接続先サーバに該バケットを送信すれば、モバイルド端末期とサーバ間の処理の一貫性保持が価能となる。

[0038]上記テーブル制御人で選択され検索対象となる負荷分散テーブルの構成例を図8に示す。送債元アドレス540下位64ビットが"16"であれば、接続先サーバ識別情報は"S1"であることを示している。この接続先サーバ端別情報"S1"は、前記の場合と同じく通信開始時に、既存技術による負荷分散アルゴリズムによって決定されたサーバの鑑別情報である。

【0039】次に、モバイルIP端末の識別情報として、 セキュリティパラメータインデックス(SPI)を用いる場 合について、説明する。IPv6パケットが暗号化されてい 20 る場合には、セキュリティパラメータインデックス(SP 1)を用いて負荷分散を行うことも可能である。つまり、 図10のIPsec暗号化した端末からサーバ向けIPv6パケッ トのフォーマット例に示すように、 IPv6パケットが暗 号化されたときは、その拡張ヘッダとしてESPヘッダが 付加されるが、その中にセキュリティパラメータインデ ックスSPIが格納されている。このSPIは、2つ以上の通 信エンティティ間で安全に通信を行うためのセキュリテ ィサービス内容を取決めたセキュリティアソシエーショ ンを特定するための識別情報で、端末からサーバ向けの 30 通信セッションに対して一意の識別情報が割当られる。 従って、このSPIを負荷分散テーブルの検索キーとして 接続先サーバを決定することにより、モバイルIP端末M とサーバ間の処理の一貫性が確保できる。この場合の負 荷分散装置LBの構成としても、図2の負荷分散装置の構 成(1)を用いることができる。

[0040] この場合の動作フローチャートを図9に示す。まず、受信したパケットからヘッダ抽出を行う(ステップ711)が、この場合には、図10の1Psec時号化した端末からサーバ向け「Pse/パケットのフォーマット例に示 40 すように、IPs6ヘッダ10から順に、次に配置される核裏ペッダの観別コードが格前される「次ペッダ」領域を確認し、ESPペッダ(暗号化ペッダ)を示す拡張ペッダコード "50"を装す(ステップ712)。

[0041] このコード"の"が発見されれば(YES)、液 パケットは暗号化されており、図10のIPsec暗号化した 端末からサーバ向けIPselがケットのフォーマット側に示 す通り、IPseS現たプション20の次に配置されている拡 張ヘッダはESPへッダ40である。このESPへッダ40の先頭 には、セキュリティグラックスインデックスワリが放射 されているので、このSPIを抽出し、負荷分散テーブル 2を検索する際の検索キーとすれば(ステップTI4)、上 記のようにモバイルIP端末服からサーバへの通信セッション開設中はこのSPIは不変であり、モバイルIP端末服 とサーバ間の処理の一責性保持が可能となる。

【0042】コド 「50 が発見されない場合は(30)、 該パケットは暗号化されていないため、送信元アドレス SAを負荷分散テーブルの検索キーとする(ステップTi 3)。以上のステップで選択した検索キーにより、前記テ 10 一ブル制御A では、負荷分散テーブル 2 を検索して接続 先のサーバを決定し (ステップTi(5)、その決定したサーバを発先としてパケットを送信する (ステップTi(5)、 【0043】図IIには、このようにSPIを検索キーとしたときの負荷分散テーブル2の構成関が示されている。 この例では、SPI "218"と 1 対 に対応する接続先サーバの識別情報 "SI" は、上記と同じく通信開始時に、既 存技術による負荷分散アルゴリズムによって決定された サーバの識別情報 "SI" は、上記と同じく通信開始時に、既

【0044】なお、上記ではホームアドレスは宛先オプ ション内に含まれているものとして説明したが、別の拡 張ヘッダ(例えばモバイルIPv6モビリティオプションへ ッダ)を用いることも可能である。また、上記の説明で は、使用するモバイルIP端末の識別情報に対応して、ホ ームアドレスを用いる場合、送信元アドレスの下位64ビ ットを用いる場合、および、SPIを用いる場合の三つの 場合に分け、その動作フローチャート図3および図9の 中では、受信パケット内にその場合に対応するヘッダが ないときは、単に送信元アドレスSAを検索キーとしてテ ーブル検索して終了するようにしているが、これについ ては、様々な処理の組合せが可能である。例えば、受信 したパケットのヘッダ部からまずSPIを探し、SPIがない ときは次にホームアドレスを探し、それもないときはさ らに送信元アドレスの下位64ビットを探し、それでもな いときには、送信元アドレスSAを検索キーとしてテーブ ル検索する方法もある。これらのいずれの組合せに対し ても、本発明は適用できる。

【0045】図12及び図13は、本発明に係る負荷分散装置を適用したネットワーク実施例(2)を示したものである。この実施例は、ホームエージェント制と負荷分散装置LBとの間で情報のやり取りを行い、モバイルP端末場の移動に合わせて検索キーを変更する方式である。まず、負荷分散装置LBがエバイルP端末場から第ルパケットを受信したときの動作を、図12の第一パケット受信時のネットワーク実施例(1)を用いて、そこに記された動作シーケンス番号(A1~46)と対応付けて説明する。【0046]気付アドレスにんれのモバイルP端末場から送信されたIPがパケットは、ルータII及び33を終由して、負荷分散装置LBで受信された(シーケンスA1)。負表の金の機能関とは、受信したパケットからエディがより関係

11 MRの送信元アドレスSA (=CoA1)およびモバイルIP端末MR のホームアドレスを抽出する(シーケンスA2)。

のホームアドレスを抽出する(シーケンスA2)。 「0047」をして、接続先サーバを既存の負荷分散ア ルゴリズムにより、例えばサーバSIを決定して負荷分散 テーブルと登録し、ヘッタ書換処理などを実施して、技 定したサーバSI宛にパケットを送信する(シーケンスA 3)。上記シーケンスA3とともに、負荷分散装置旧はモ パイルに際末Mの気付アドレスを管理するホームエージ ェントHAに対して、気付アドレスが変わったときには、 そのことを運知してもらうためのCol.適知要求を送信す る(シーケンスA4)。ホームエージェントHAはこのCol 通知要求に対して、受付確認の応答を返す (シーケンス 45)。

[0048] 次に、モンイルPI端末間が移動したときの 動作を、図13の間移動時のネットワーク実施例(2)を用 いて、そこに配された動作シーケンス番号(6)に一切と対 応付けて説明する。モバイルIP端末間は移動して、接続 先のルータを、ルータ目(気付アドレスCoAI)からルー タ犯に変更し(シーケンスBI)、そこで気付アドレスCo A2を取得する(シーケンスB2)。

【0049】そして、モバイルP端末相はホームエージ ンントIBLに対して気付アドレスがGAIからGABCに変更し たことを示すパインディングアップデートを受け たエームエージェントIBLは、自局内のパインディングキャッシュ(モハイルP端末のホームアドレスと気付アド レスとの対応関係を配像するテーブル)の気付アドレス をGAIからGABCに更新し(シーケンスBU)、気付アドレ ズがGABCを変になったことを示すパインディングアッ プデートを負荷分散装置はに通知する(シーケンスB 5)。このときのパインディングアップデートのメッセ 一ジ例を関いに示す。

[0050] バインディングアップデートを受信した負荷分散装置 Bは、負荷分散テーブルに、新しい気付アドレスCoAとを検索キーとするエントリを作成する (シーケンス形)。このとき、CoAIのエントリはそのまま残しておき、移動前後で同一の接続先サーバを選択するようにするために、CoAIのエントリ内の接続先サーバ範別情報を読み取っておき、新しくCoA2のエントリを作成するときに、Co部み取った接続たサーバ流別情報をサーバの 40 線別情報として終約する。

[0051] 負荷分散技趣IRは、その後のパケット受信 に際しては、気付アドレスCoA2に基づいて気付アドレス CoA1のときと同じサーバいを接続先サーバとして選択す る (シーケンスBT)。このような動作を実行する負荷分 核装置の構成(2)が図いに示されており、この構成では 図2に示した負荷が飛気置の構成(1)に対してCoAi動別要 収生成節が付加されている点が異なっている。

【0052】 この負荷分散装置LBの構成(2) における のモバイルIP増末が移動してCoAが変更とな 動作フローチャートが図16に示されており、これを以下 50 のサーバを選択するようにするためである。

に処理ステップ毎に認明する。まず、『Pv6へツダ情報抽 山部は前述の如く受信パケットよりヘッダを抽出し (ステップで2) その受信パケットが、モバイルIP端末別 かり直接サーバへ発信されたものか、図13のネットワ ーク実施例(2) のシーケンスB5で示した、ホームエー ジェントから送信されてきた気付アドレスにのの変更を 通知するパインディングアップデートであるかを、IPv6 宛先オプションのオプションタイプ(* 198*)を基に判 章する (ステップ722)。

10 【0053】この結果、受信パケットがいインディング アップデートではない(すなわち、サー/咳症にモバイル P階集末間自身が送信したパケットである)場合は(0)、このパケットの送信元アドレスSAを検索キーとして(ステップhz3)、テーブル制即13により図15の負荷 分散装置の構成(2)に示されている負荷発走一プルを検索して対応する接続先サーバを決定し(ステップhz 4)、その決定したサーバを宛先として読パケットを送 信して(ステップhz5)、処理を終すする。

100541 図17は、ステップ724で接続先サーバの選
20 現処理を行うテーブル制御 Bの動作フローチャートであ
る。図4のテーブル制御 Bの動作フローチャートに加え
て、テーブルエントリを作成後にホームエージェントは
宛にGA通知要求メッセージを発行する処理ステップ
(ステップ7245) が追加となる。一方、ステップ722に
おいて、受信パケットがパインディングアップデートで
あるときには(YES)、図14のメッセージ例に示すよう
に該パケットの1Pv5売先ブブションに設定されている
の4(モバイル)P端末間が影動後の新しい気付アトレス)
を抽出して検索キーとし(ステップ728)、テーブル制御
30 Cにより動揺エントリの作成を行って(ステップ723

)、処理を終了する。 【0055】とこで、この新規エントリ作成を実行する テーブル制御にについて、図18の動作フローチャートを 用いて、処理ステップ毎に説明する。まず負荷分散テー ブル2の中から、検索キーの種別に対応したテーブルを 選択し (この目台はSAを検索キーとするテーブル)、そ のテーブルを、検索キーとして設定されている新しい気 付アドレス(CoA2)により検索し (ステップ7271)、一致 するエントリが限に存在するか否かを判定する(ステップ7272)。

[0056] この結果、CoA2に対応するエントリが駅に 作成されていれば(YRS)、特に処理を必要としないの で、呼び出し元に復帰する。一方、CoA2に対応するエントリが作成されていないときには(100)、さらに目CoA を検索キーとして該テーブルを検索し、これまで接続していたサーバの識別情報を読み出して(ステップで3)、その読み出した微別情報を結めデータとする新しいエントリを作成する(ステップで274)。これは、同一のモバイルIP端末が移動してCoAが変更となっても同一のサーバを模様するようにするためである。 (8)

【0057】このようにして、旧気付アドレスに対応して使っていたサーバの調別情報を、新気付アドレスのエントリにもコピーしているので、モバイル印像木が勢しても同一のサーバに接続することが可能となり、サーバ接続の一貫性を確保できる。図19に負荷分散テーブルの機成樹を示す。

[0068] ことでは、国奴付すドレスGoAIが "2000.1 2" で、 説別情報が "S1" のサーバが接続先として選択 されていたときに、パインディングアップデートを受信 し、新気付アドレスGoA2が "2001.12" のエントリが作成された時の例をしめしている。このテーブル構成例に おいては、有効時間が示されているが、この有効時間は エントリの有効時間を示しており、一定時間毎に滅算処理され、"0" になると有効期限切れでエントリを削除するものである。

[0059] 能って、同一のサーバアドレスについて一定の有効時間の間、検索キーとして新旧二個の送億元アドレスSAが特存することになり、モバイルド端末地が再び気付アドレスCoAIに戻った時に新たにエントリを作成する必要がなくなる。なお、図12及び図13に示したネッ 20トワーク実施例 (2) においては、負荷分散装置BikはネームエージェントIAに対して気付アドレスの変更適如要求を行っているが、元々モバイルド端末自身が気付アドレスの変更を知っているので、このモバイルIP端末に対して同様に気付アドレス変更やの選別を要求しても上記と同様の動情が行われることとなる。

[0066] (付記1) サーバとモバイルド線法とが 通信するコンピュータネットワークにおける負債分散装 置において、到着したパケットから、モバイルド線末に 固有な緩別情報を舶出する抽出手段と、該議別情報に基 30 づいて接続だサーバを対定する決定手段と、を備えるこ とを特徴とする負債分散装置。

(付記2) 付記1に記載の負荷分散装置において、前 記識別情報が、前記パケットのヘッダに含まれるホーム アドレスであることを特徴とする負荷分散装置。

(付記3) 付記1に記載の負荷分散装置において、前 記職別情報が、前記パケットの送信元アドンスの所定と ットに規定されていることを特徴とする負荷分散装置。 (付記4) 付記1に記載の負荷分散装置において、前

(付記4) 付記1に記載の具何が放装値において、順 記識別情報が、前記パケットが暗号化されている場合に 40 おけるセキュリティパラメータインデックスであること を特徴とする負荷分散装置。

(付記5) サーバとモバイルP端末とが通信するコン ピュータネットワークにおける負荷分散装置において、 一つのサーバ境の第1パケットが到着したとき、ホーム エージェントに対して、該モバイルP端末の気付アドレ 人が変更されたときは該気付アドレスの変更を適知する ように変歩する手段と、適知された気付アドレスを協別 情報として接続先サーバを決定する手段と、を備えるこ とを総分とよる自然の特定機 (付記6) サーバとモバイルP端末とが適信するコンピュータネットワークにおける負荷分散装置において、一つのサーバ宛の第1パケットが到着したとき、該モバイルP端末に対して、その気付アドレスが変更されたときは、該気付アドレスの変更を通知するように要求する手段と、。週知された気付アドレスを識別情報として接続 大サーバを決定する手段と、を備えることを特徴とする 自備分衡整備。

(付記 7) 付記 2 に配載の負荷分散装置において、前 10 記到着したパケットが前記セバイル1P端末のホームリン クから送信されたパケットであるとき、前記抽出手段が 部別情報として該パケットの送信元アドレスを抽出し、 前記決定手段が、該パケットの送信元アドレスを翻り情 報として接続先サーバを決定することを特徴とする負荷 分散装置。

(付記名) 付記1ないし付記4及び付記7のいずれか に記載の負荷分散装置において、前記決定手段が、前記 セパイル1P端末の気付アドレスに対応した送信元の識別 情報を検索キーとして技統先サーバの識別情報を経험す るテーブルを備え、到着したパケットの送信元アドレス を用いて接続先サーバを決定することを特徴とする負荷 分散装置。

(付記9) 付記5又は付記6に記載の負荷分散装置において、前記決定手段が、前記気付ドレスに対応した 送信元アドレスを検索キーとして接続先サーバの識別情報を格納するテーブルを備え、到着したパケットの送信 元アドレスを用いて接続先サーバを決定するとともに、 該テーブルが、新しい気付アドレスを検索キーとしたエントリを 作成し、格納するデータとして、古い気付アドレスの ントリのデータとして、格納されてい気付アドレスの が開始報を格封することを特徴とする負荷分散を置。

【0061】(付記10) 付記9に記載の負荷分散変 個において、該決定手段が、該エントリのデータに有効 時間を格的しておき、定即的に有効時間を被算し、該エ ントリを使用するパケットが到着する度に該有効時間を 更新し、該有効時間が満了した時点で終エントリを無効 化することを特徴とする負荷分散装置。

【0062】(付記11)付記1ないし付記4のいずれ かに記載の負荷分散装置において、該サーバの代わり に、モパイルIP端末のホームエージェントを接続先とす ることを特徴とする負荷分散装置。

(付記12) サーバとモンイルIP端末とが負荷分散装置を介して通信するコンピュータネットワークにおけるホームエージェントにおいて、該負荷分散装置からの要求に応じて、自分自身が客側しているパイン戸端スングキャシュの情報を、定期的に、又は該モバイルIP端末の負荷アドレスの変更がなされたことを残して、該負荷分散装置に適知することを特徴とするホームエージェン

(付記13) サーバと負荷分散装置を介して通信する モバイルIP端末において、負荷分散装置からの要求に応 じて、自分自身が管理しているパインディングキャシュ の情報を、定期的に、又は自分自身の気付アドレスの変 **更がなされたことを契機として、該負荷分散装置に通知** することを特徴とするモバイルIP端末。

(0063)

【発明の効果】以上説明したように本発明に係る負荷分 散装置、ホームエージェント及びモバイルIP端末によれ ば、到着したパケットから、モバイルIP端末に固有な識 10 別情報を抽出し、この識別情報に基づいて接続先サーバ を決定するように構成したので、モバイルIP端末からの サーバアクセス時に、接続先サーバの一貫性が常に保持 されることになる。

[0064] また、一つのサーバ宛の第1パケットが到 着したとき、ホームエージェントまたはモバイルIP端末 に対して、核モバイルIP端末の気付アドレスが変更され たときは該気付アドレスの変更を通知するように要求 し、この通知された気付アドレスを識別情報として接続 先サーバを決定するようにしても、同様にして接続先サ 20 バの一貫性を保持することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明に係る負荷分散装置を適用したネットワ ーク実施例(1)を示した図である。
- [図2] 本発明に係る負荷分散装置の構成(1)を示した ブロック図である。
- 【図3】本発明に係る負荷分散装置のネットワーク実施 例(1)における動作(ホームアドレスを検索キーとする 場合)を示したフローチャートである。
- 【図4】図3のフローチャートの中の、テーブル制御A 30 の動作を示したフローチャートである。
- 【図5】本発明に係る負荷分散装置で使用される端末か らサーバ向けIPv6パケットのフォーマット例を示した図 である。
- 【図6】本発明に係る負荷分散装置のネットワーク実施 例(1)における負荷分散テーブルの構成例(ホームアド レスを検索キーとする場合)を示した図である。
- 【図7】 IPv6パケットの一般的なグローバルアドレスの フォーマット図である。
- 【図8】本発明に係る負荷分散装置のネットワーク実施 40 10 [Pv6ヘッダ 例(1)における負荷分散テーブルの構成例 (SA下位64ビ ットを検索キーとする場合)を示した図である。
- 【図9】本発明に係る負荷分散装置のネットワーク実施 例(1)における動作(SPIを検索キーとする場合)を示し たフローチャートである。
- 【図10】IPsec暗号化した端末からサーバ向けIPv6パ ケットのフォーマット例を示した図である。
- 【図11】本発明に係る負荷分散装置のネットワーク実 施例(1)のおける負荷分散テーブル構成例 (SPIを検索キ

ーとする場合)を示した図である。

(9)

【図12】本発明に係る負荷分散装置を適用したネット ワーク実施例(2) (第レパケット受信時) を示したプロッ ク図である。

【図13】本発明に係る負荷分散装置を適用したネット ワーク実施例(2) (モバイルIP端末移動時) を示したブ ロック図である。

【図14】図13の負荷分散装置を適用したネットワーク 実施例(2) (モバイルIP端末移動時) におけるバインデ

ィングアップデートのメッセージ例である。 【図15】本発明に係る負荷分散装置のネットワーク実

施例(2)における構成を示したプロック図である。 【図16】本発明に係る負荷分散装置のネットワーク実 施例(2)における動作(送信元アドレスを検索キーとす

る場合)を示したフローチャートである。 【図17】図16のフローチャートの中のテーブル制御

Bの動作を示したフローチャートである。 【図18】図16のフローチャートの中のテーブル制御 Cの動作を示したフローチャートである。

【図19】 本発明に係る負荷分散装置のネットワーク実 施例における負荷分散テーブルの構成(SAを検索キーと する場合) を示した図である。

【図20】従来技術の負荷分散装置を適用したネットワ ーク構成例を示した図である。

[符号の説明]

LB 負荷分散装置 HA ホームエージェント

R1~R3 ルータ

S1.S2 サーバ CoA、CoA1、CoA2 気付アドレス

MM モバイルIP端末

SA 送信元アドレス DA 宛先アドレス

SPI セキュリティパラメータインデックス

1 IPv6ヘッダ情報抽出部

2 負荷分散テーブル

3 テーブル制御部 4 振分処理部

5 CoA通知要求生成部

20 IPv6宛先オプションヘッダ

30 上位レイヤデータ

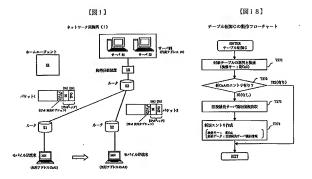
40 ESPヘッダ

50 ESP認証データ

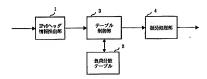
A1~A5 ネットワーク実施例(2)(第一パケット受信時)の 中の動作シーケンス番号

R1~R7 ネットワーク実施例(2)(JN)移動時)の中の動作シ ーケンス番号

図中、同一符号は同一又は相当部分を示す。



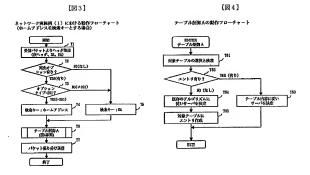
【図2】 負荷分散装置の構成(1)



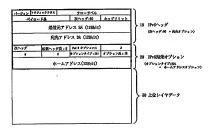
[図6]

ネットワーク実施例(1)におけるテーブル構成例 (ホームア・ドレスまたはSAを検索キーとする場合)

	<格形アータ>	<税第千一>
2	接続先サーバ識別情報	ホームアドレス
	S1	2000, 16



端末からサーバ向け I Pv 8パケットのフォーマット例



[図5]

[図8]

ネットワーク実施例(1)におけるテーブル構成例 (SA下位64bitを検索キーとする場合)

<検索キー>	<格納データ>	
84下位84ピット	接続光サーバ説別情報	2
16	Si	

【図7】
IPv8パケットのグローバルアドレスフォーマット

ļ 4		ネットワ	ークID (84bit)	129	フェースID (64bit)	 +I		
re Cross	TLA ID (18bit)	NS (Sat)	NLA ID (24bit)	SLA ID (16bit)	INT	ERPACE ID (64bit)			
	FP TLA: RES NLA: SLA: INTE	ID ID	: Top-Level : Reserved f : Next-Level : Site-Level	Aggregation or future u Aggregatio Aggregatio	Identifier(最上位	養集約子) ト散産集約子)			
			【図 9	1				[図11]	
	** F	ワーク実 PIを検索 Mh	施例(1)におけて キーとする場合	動作フローチ	·+-+			(1)におけるテーブル構成例 キーとする場合)	
	4/8/5	7412	ヘッグ物出して	T11		<検索キー>		<格納データ>	7
	7.00	× 9.5	ハッグ拍出 84、NI) 112			SPI 218		接続先サーバ線別情報 Si	· 1
	\leq	38/19/1	TO ?	i)	٦	210			j
		横珠十一	YES(9(10)) 71	* **	*+-:81]
		テーブルを	399 A 116				r	図16]	
	///	ット振り	HH 政信			ネットワーク実施例(2) (別を検索キーとするり	の動作フ 合)	ローチャート	
		HT				関係 英信パケットよりヘック (次ヘッグ、SA、DA)	- 122	. 721 ES	
						が成本ー: Si サーブルを効果 (空17事業)]∕ ∏∕	T24	
						1		795	

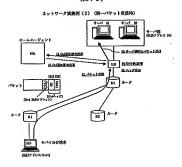
パケット振り分け送信

[図10]

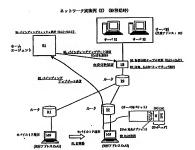
IPstc符号化した結末からサーバ向け I P v 6パケットのフォーマット例



[図12]

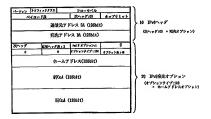


[図13]



【図14】

バインディング・アップデートのメッセージ例



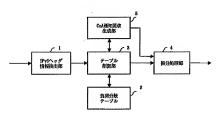
[図19]

ネットワーク実施例(2)のテーブル構成例 (SAを検索キーとする場合)

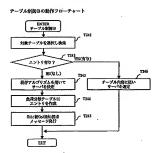
<検索キー>	<格納データ>		_
SA (CoA)	接続先サーバ機別情報	有効期間	
2000, 12	Si	35	\mathcal{L}
2001, 12	\$1	2850	Y

[図15]

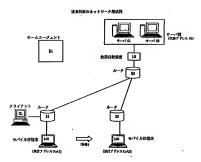
負荷分散装置の構成 (2)



[図17]



[図20]



フロントページの続き

(72)発明者 中津川 恵一 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番 1号 富士通株式会社内 Fターム(参考) 5K030 NA08 NC09 ND06 ND09 JL01 JT09 KA05 LB05 NA04 5K067 AA23 BB21 DD17 EE02 EE10 HN32